

(12) NACH DEM VERTRAG ÜBER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS (PCT) VERÖFFENTLICHTE INTERNATIONALE ANMELDUNG

(19) Weltorganisation für geistiges Eigentum
Internationales Büro



(43) Internationales Veröffentlichungsdatum
15. März 2001 (15.03.2001)

PCT

(10) Internationale Veröffentlichungsnummer
WO 01/18660 A1

(51) Internationale Patentklassifikation⁷: **G06F 13/368**

(21) Internationales Aktenzeichen: **PCT/DE00/03086**

(22) Internationales Anmeldedatum:
6. September 2000 (06.09.2000)

(25) Einreichungssprache: **Deutsch**

(26) Veröffentlichungssprache: **Deutsch**

(30) Angaben zur Priorität:
199 42 676.7 7. September 1999 (07.09.1999) DE

(71) Anmelder (für alle Bestimmungsstaaten mit Ausnahme von US): **SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT [DE/DE]; Wittelsbacherplatz 2, D-80333 München (DE).**

(72) Erfinder; und

(75) Erfinder/Anmelder (nur für US): **HUTNER, Franz [DE/DE]; Bruckerstrasse 2, D-85254 Einsbach (DE). PELESKA, Pavel [DE/DE]; Magmannstrasse 4, D-82166 Gräfelfing (DE).**

(74) Gemeinsamer Vertreter: **SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT; Postfach 22 16 34, D-80506 München (DE).**

(81) Bestimmungsstaaten (national): **CN, US.**

(84) Bestimmungsstaaten (regional): **europäisches Patent (AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE).**

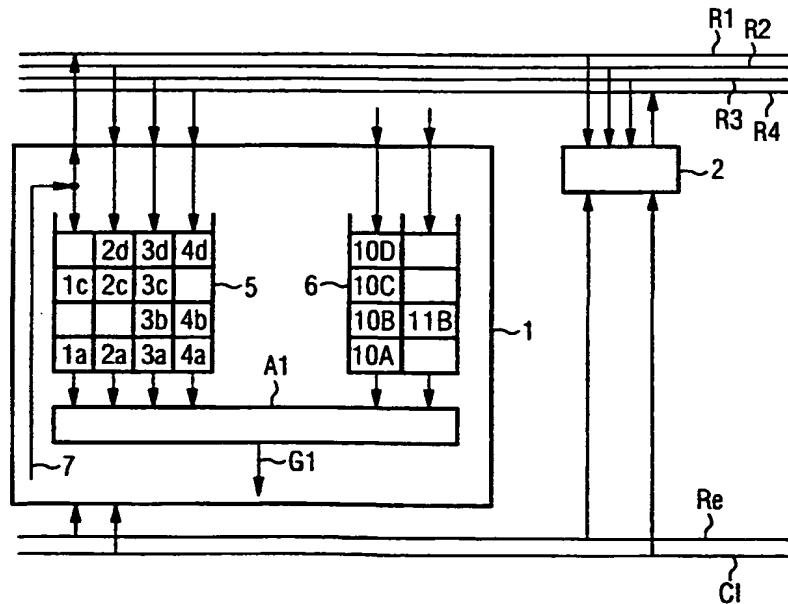
Veröffentlicht:

— *Mit internationalem Recherchenbericht.*

[Fortsetzung auf der nächsten Seite]

(54) Title: **METHOD FOR EXCHANGING DATA BETWEEN MODULES CONNECTED TO A COMMON BUS**

(54) Bezeichnung: **VERFAHREN ZUM AUSTAUSCH VON DATEN ZWISCHEN AN EINEN GEMEINSAMEN BUS ANGESCHLOSSENEN MODULEN**



(57) Abstract: The invention relates to a method for exchanging data between modules (1-4) connected to a common bus during which all modules (1-4) are synchronized. A module (1-4) that would like to operate the bus outputs bus request information which is received and stored by said modules (1-4). Each module (1-4), using the stored bus request information (1a, 2a, 10A, 10B), decides independent of the others whether it sends a signal to the bus in a determined cycle, whereby the decision is made according to a decision pattern which is predetermined and which is identical for all modules (1-4).

[Fortsetzung auf der nächsten Seite]

WO 01/18660 A1



- Vor Ablauf der für Änderungen der Ansprüche geltenden Frist; Veröffentlichung wird wiederholt, falls Änderungen eintreffen.
- Zur Erklärung der Zweibuchstaben-Codes, und der anderen Abkürzungen wird auf die Erklärungen ("Guidance Notes on Codes and Abbreviations") am Anfang jeder regulären Ausgabe der PCT-Gazette verwiesen.

(57) Zusammenfassung: Bei einem Verfahren zum Austausch von Daten zwischen an einen gemeinsamen Bus angeschlossenen Modulen (1-4) werden alle Module (1-4) synchronisiert. Ein Modul (1-4), das den Bus betreiben möchte, gibt eine Busanforderungs-Information ab, welche von den Modulen (1-4) empfangen und gespeichert wird. Jedes Modul (1-4) entscheidet anhand der gespeicherten Busanforderungs-Informationen (1a, 2a, 10A, 10B) unabhängig von den anderen, ob es in einem bestimmten Takt ein Signal auf den Bus gibt, wobei die Entscheidung nach einem vorgegebenen und für alle Module (1-4) identischen Entscheidungsmuster erfolgt.

Beschreibung

Verfahren zum Austausch von Daten zwischen an einen gemeinsamen Bus angeschlossenen Modulen

5

Die vorliegende Erfindung betrifft ein Verfahren zum Austausch von Daten zwischen an einen gemeinsamen Bus angeschlossenen Modulen sowie eine Vorrichtung zur Durchführung dieses Verfahrens.

10

Üblicherweise enthalten Computer eine Reihe von Hardware-Modulen, die an einen gemeinsamen Bus, beispielsweise an einen ISA-Bus oder an einen PCI-Bus angeschlossen sind. Dabei sind mehrere dieser Hardware-Module - in der Regel Busmaster genannt - berechtigt, Signale auf die Busleitungen zu geben, die dann von den anderen Bus-Teilnehmern, z.B. Slaves empfangen werden können. Dabei muß sichergestellt werden, daß nicht zwei Busmaster gleichzeitig Signale auf die Busleitungen geben. Aus diesem Grund weisen die Bussysteme üblicherweise ein zentrales Verwaltungs-Modul (Arbiter) auf, welches zu bestimmten Zeitpunkten den einzelnen Busmastern den Bus für die Datenübertragung zuteilt.

25 Möchte ein Busmaster für einen bestimmten Zeitraum den Bus benutzen, übermittelt er dem Arbiter eine entsprechende Busanforderungs-Information über eine Anforderungs- oder Requestleitung, welche den Busmaster mit dem zentralen Arbiter verbindet. Dabei muß zwischen jedem einzelnen Busmaster und dem Arbiter eine Requestleitung vorgesehen sein.

30 Der Arbiter selbst weist beispielsweise einen Speicher auf, in dem die von den verschiedenen Busmastern ankommenden Busanforderungen abgelegt werden, und teilt dann nach einem vorgegebenen Entscheidungsmuster einem der Busmaster den Bus für einen oder mehrere Takte zu. Die Zuteilung erfolgt dabei durch die Übertragung eines speziellen Grantsignals über eine Zuteilungs- oder Grantleitung, wobei wiederum zwischen jedem

einzelnen Busmaster und dem Arbiter eine solche Grantleitung existieren muß.

Da von den einzelnen Busmastern jeweils nur dann Daten auf den Bus abgegeben werden, wenn ihnen von dem zentralen Arbiter dazu die Erlaubnis erteilt worden ist, ist sichergestellt, daß niemals zwei Busmaster gleichzeitig den Bus betreiben, d.h. ein Signal auf die Busleitungen geben.

Handelt es sich um ein sehr großes und weit verzweigtes Bus-
system mit sehr vielen Busteilnehmern, so muß bei der eben
beschriebenen Lösung oftmals eine relativ lange Laufzeit der
Anforderungs- und Zuteilungsinformationen berücksichtigt wer-
den. Dies bedeutet jedoch, daß der Bus insgesamt nur mit
einer relativ niedrigen Taktrate und somit nur langsam arbei-
ten kann. Ein weiteres Problem besteht auch darin, daß die
Busmaster zwar jederzeit ihre Busanforderungs-Informationen
an den Arbiter senden können, dann jedoch eine Zeitlang warten
müssen, bis sie tatsächlich den Bus benutzen dürfen. Da
sie selbst allerdings nicht den genauen Zeitpunkt der Buszu-
teilung kennen, bleibt die Zeit zwischen Absenden der Busan-
forderungs-Information und Empfang des Zuteilungsinformation
ungenutzt. Dies hat zur Folge, daß die einzelnen Busteilneh-
mer ihre Rechenleistung nicht optimal ausnutzen können.

Es ist daher Aufgabe der vorliegenden Erfindung, ein Verfah-
ren und ein System zum Austausch von Daten zwischen an einem
gemeinsamen Bus angeschlossenen Modulen anzugeben, bei denen
die Busleitungen sowie die Rechenkapazitäten der einzelnen
Module möglichst effektiv genutzt werden können.

Die Aufgabe wird durch ein Verfahren, welches die Merkmale
des Anspruchs 1 aufweist, bzw. durch ein System gemäß An-
spruch 7 gelöst. Erfindungsgemäß erfolgt nunmehr die Verwal-
tung des Bussystems nicht mehr durch ein einziges zentrales
Verwaltungsmodul, sondern durch alle in dem System zusammen-
geschlossenen Module, wobei jedes Modul unabhängig von den

anderen Busteilnehmern entscheidet, ob es während eines bestimmten Bus-Taktes Daten auf die Busleitungen gibt oder nicht. Somit weist jedes Modul seinen persönlichen Arbitr auf. Um auch bei diesem Verfahren sicherzustellen, daß während eines bestimmten Taktes der Bus nicht von zwei Teilnehmern gleichzeitig betrieben wird, gibt ein Modul, welches den Bus betreiben möchte, zunächst eine Busanforderungs-Information ab, welche von allen anderen Modulen empfangen wird. Der Zeitpunkt der Anforderung - also der Takt - sowie die Herkunft der Busanforderungs-Information

5 - beispielsweise eine Nummer oder Adresse des Moduls - werden in einem in allen Modulen vorhandenen Anforderungsspeicher (auch in dem Anforderungsspeicher desjenigen Moduls, welches die Busanforderungs-Information selbst abgegeben hat) gespeichert, so daß in sämtlichen Modulen die gleichen Busanforderungs-Informationen vorliegen. Aufgrund dieser Busanforderungs-Informationen wird dann jeweils einzeln von den Modulen entschieden, ob sie in einem bestimmten Takt den Bus benutzen, wobei die Entscheidung nach einem vorgegebenen und für

10 alle Module identischen Entscheidungsmuster erfolgt.

15

20

Da jeder Busteilnehmer unmittelbar selbst entscheidet, ob er den Bus benutzt oder nicht, entfällt bei diesem Verfahren die Laufzeit des Zuteilungs- bzw. Grantsignals, wodurch der Bus insgesamt schneller arbeiten kann. Da nun in allen Busteilnehmern identische Busarbiter vorliegen, d.h. Arbitr, welche die Busanforderungs-Informationen in gleicher Weise speichern und nach dem identischen Entscheidungsmuster eine Entscheidung über die Busbelegung treffen, ist jedem Busteilnehmer der laufende Belegungszustand sowie der Folgebelegungszustand des Busses bekannt. Ein einzelnes Modul, das beispielsweise weiß, daß es erst in einigen Takten den Bus betreiben darf, kann die dazwischen liegenden Zeit für anderweitige Aufgaben nützen, so daß bei dem erfindungsgemäßen Verfahren eine effektivere Auslastung der einzelnen Busteilnehmer erzielt werden kann. Damit die verteilten Arbitr vom gleichen Grundzu-

25

30

35

stand ausgehend arbeiten können, werden sie zu Beginn mittels einem synchronen Resetsignals synchronisiert.

Weiterbildungen der Erfindung sind Gegenstand der Unteran-

5 sprüche. Vorzugsweise erfolgt die Entscheidung über eine Be-
legung des Busses gemäß dem Entscheidungsmuster derart, daß
der Bus von den Modulen in der zeitlichen Reihenfolge betrie-
ben wird, in der die Busanforderungs-Informationen abgegeben
wurden. Dabei ist der in sämtlichen Busteilnehmern vorhandene
10 Anforderungsspeicher vorzugsweise als FIFO (First in, First
out) ausgebildet. Üblicherweise ist jedoch bei Bussystemen
die kleinste Zeiteinheit, die noch unterschieden werden kann,
ein einzelner Takt. Es ist daher nicht auszuschließen, daß
mehrere Module gleichzeitig in einem Takt eine Busanforde-
15 rungs-Information abgeben. Es kann dann vorgesehen sein, daß
die Reihenfolge der Busbelegung durch mehrere in einem einzi-
gen Takt abgegebene Busanforderungs-Informationen nach einer
speziellen vorgegebenen Reihenfolge erfolgt.

20 Die kleinste noch unterscheidbare Zeiteinheit in dem Bussy-
stem ist wie zuvor erwähnt ein einzelner Takt. Es kann daher
der Fall auftreten, daß in einem Takt mehrere Module (im Ex-
tremfall alle Module) eine Anforderung stellen, wobei aller-
dings je Takt jeweils nur ein Modul die eigentlichen Buslei-
25 tungen, die zur Übertragung von Signalen verwendet werden,
belegen kann. Falls also beispielsweise in einem System, in
dem ein Bustransfer den Bus nur für einen Takt belegt,
gleichzeitig alle n Busteilnehmer den Bus anfordern, dauert
die gesamte Abarbeitung bzw. Belegung des Busses aufgrund
30 dieser n Anforderungen n Takte, während die Anforderungen
selbst nur in einem einzigen Takt abgegeben wurden. Dies be-
deutet wiederum, daß während die n Anforderungen abgearbeitet
werden, von den Busteilnehmern weiter neue Anforderungen ge-
stellt werden können, so daß die Anforderungsspeicher mit der
35 Zeit vollkommen belegt werden können. Um zu verhindern, daß
Anforderungen gestellt werden, welche nicht mehr gespeichert
und somit auch nicht mehr bearbeitet werden können, muß dafür

Sorge getragen werden, daß jedes Modul "weiß", wenn die Speicherressourcen für neue Anforderungen erschöpft sind. Da die dezentralen Arbiter in jedem Modul identisch aufgebaut sind und somit die Auslastung der Speicherressourcen überall

5 gleich ist, kann jedes einzelne Modul diese Information von seinem persönlichen Arbiter erhalten oder ableiten, so daß festgelegt werden kann, daß die Module solange keine weiteren Anforderungen mehr auf ihre Requestleitungen geben, bis wieder Speicherkapazitäten im eigenen Arbiter frei sind.

10

Ferner ist es denkbar, daß einige der Busteilnehmer wichtige Aufgaben für das gesamte System erfüllen, so daß deren Busanforderungen bevorzugt behandelt werden sollten. Um dies ebenfalls berücksichtigen zu können kann vorgesehen sein, daß

15 neben dem ursprünglichen Anforderungsspeicher jeder Busteilnehmer einen weiteren Anforderungsspeicher für Anforderungen einer höheren Prioritätsstufe aufweist, in dem die Anforderungen dieser speziellen Busteilnehmer getrennt abgelegt werden. Gemäß dem Entscheidungsmuster kann dann vorgesehen sein,

20 daß der Bus entsprechend einer vorgegebenen Sequenz für Anforderungen aus dem normalen Anforderungsspeicher bzw. für Anforderungen der höheren Prioritätsstufe verwendet wird. Das Auffüllen dieses zweiten Anforderungsspeichers sowie die zeitliche Reihenfolge der Busbelegung durch die priorisierten

25 Anforderungen erfolgt unabhängig von der Bearbeitung der regulären Bus-anforderungen. Sollen noch weitere unterschiedliche Prioritätsstufen berücksichtigt werden, so sind dementsprechend viele Anforderungsspeicher erforderlich und der Arbitrierungsalgorithmus, also die Reihenfolge in der der Bus

30 durch Anforderungen aus den verschiedenen Speichern belegt wird, ist entsprechend anzupassen.

Gemäß einem weiteren Aspekt der Erfindung wird ein Bussystem zum Austausch von Signalen zwischen mehreren Modulen angegeben, wobei von jedem Modul eine Anforderungsleitung abgeht, die zu sämtlichen anderen Modulen verzweigt, und wobei jedes Modul zumindest einen Anforderungsspeicher aufweist, in dem

der Zeitpunkt einer Busanforderungs-Information und deren Herkunft gespeichert werden, sowie eine Busbelegungsschaltung, die anhand der gespeicherten Busanforderungs-Informationen nach einem vorgegebenen und für alle Module identischen Entscheidungsmuster eine Belegung des Busses durch das Modul in einem bestimmten Takt ermöglicht oder nicht.

Unter dem Begriff Modul wird dabei jeder einzelne Bus-Teilnehmer bezeichnet, wobei es sich dabei beispielsweise um zusammengefaßte Baugruppen oder auch um einzelne IC-Chips handeln kann.

Im folgenden wird die Erfindung anhand der beiliegenden Zeichnung näher erläutert. Es zeigen:

Figur 1 eine Darstellung der erfindungsgemäßen Verknüpfung von vier Busteilnehmern; und

Figur 2 eine schematische Darstellung des Speicherns und Bearbeitens von Busanforderungs-Informationen.

In Figur 1 ist die Verbindung von vier Modulen 1-4 in einem erfindungsgemäßen Bussystem dargestellt. Nicht gezeigt werden dabei die für den eigentlichen Datentransfer verwendeten Busleitungen. Von jedem Modul 1-4 geht jeweils eine Anforderungsleitung (Requestleitung) R1-R4 ab, die zu allen anderen Modulen verzweigt, so daß eine Busanforderungs-Information allen Modulen mitgeteilt werden kann. Um ein zeitlich synchrones Verhalten aller Module 1-4 zu ermöglichen, werden diese durch eine gemeinsame Zeitgeberleitung C1 synchronisiert. Ferner kann den Modulen 1-4 zu Beginn über eine Resetleitung Re ein Rücksetzsignal übermittelt werden, daß alle Busteilnehmer, genaugenommen jeweils die Arbiter - also die Busbelegungsschaltungen - und den Inhalt der Anforderungsspeicher in einen gemeinsamen Ausgangszustand versetzt. Erfindungsgemäß stellt ein beliebiges Modul 1-4 eine Busanforderung für die Belegung des Busses für die Dauer eines

Transfers, indem es für einen Takt seine jeweilige Requestleitung R1-R4 aktiviert. Möchte das Modul den Bus für zwei Transfers anfordern, so wird die entsprechende Requestleitung R1-R4 für zwei Takte aktiviert.

5

Das Auffüllen des Anforderungsspeichers sowie die Bearbeitung der verschiedenen Anforderungen soll nun anhand Figur 2 erläutert werden. In Figur 2 ist das erste Modul 1 vergrößert dargestellt. Der für die Belegung der Busleitungen verantwortliche Arbiter A1 (die Busbelegungsschaltung) ist nun fest in das Modul 1 integriert. Ferner ist diesem Arbiter A1 zunächst ein erster Anforderungsspeicher 5, der vorzugsweise als FIFO ausgelegt ist, zugeordnet.

15 Im vorliegenden Beispiel sei zunächst angenommen, daß insgesamt vier Module als gleichberechtigte Busteilnehmer vorhanden sind. Das Modul 1 stellt eine Busbelegungsanforderung, indem es seine interne Requestleitung 7 aktiviert. Diese interne Requestleitung 7 führt zum einen direkt zu dem Anforderungsspeicher 5 und zum anderen zu der externen Requestleitung R1, die wiederum zu allen anderen Modulen - wie hier gezeigt zum zweiten Modul 2 - verzweigt.

25 Da die Laufzeiten der Busanforderungs-Informationen je nach Länge der Requestleitungen R1-R4 leicht variieren können, wird nur die Information, in welchem Takt eine Anforderung gestellt wurde, in dem Anforderungsspeicher 5 gespeichert, nicht aber der exakte Zeitpunkt. Innerhalb eines Taktes kann maximal von jedem Modul 1-4 eine Anforderungen gestellt werden. Dies wird dadurch berücksichtigt, daß alle innerhalb eines Takts gestellten Anforderungen in einem Speicherblock, der in der Darstellung des Anforderungsspeichers 5 einer Zeile entspricht, abgelegt werden. Da bei vier Modulen maximal vier Anforderungen je Takt gestellt werden können, weist ein Block somit vier Zellen auf. Im vorliegenden Beispiel hat der Anforderungsspeicher 5 ferner eine Speichertiefe von vier.

Entsprechend der Darstellung haben zum Zeitpunkt a (genau genommen während eines Taktes a) sämtliche Module 1-4 Anforderungen gestellt (1a, 2a, 3a, 4a) die alle in den vier Zellen des ersten Speicherblocks abgelegt wurden. Es wird nun festgelegt, daß alle Anforderungen, die innerhalb eines gemeinsamen Speicherblocks abgelegt werden, in einer festen Reihenfolge bearbeitet werden. Beispielsweise wird also der Bus in den darauffolgenden vier Takten nacheinander von den Modulen 1, 2, 3 und schließlich 4 belegt.

Während der Bearbeitung der Anforderung 1a wurden jedoch von den Modulen 3 und 4 im darauffolgenden Takt b weitere Busbelegungsanforderungen (3b, 4b) gestellt, die in dem nächsten Speicherblock abgelegt wurden. Da in diesem Takt die beiden ersten Module 1 und 2 keine Anforderungen stellten, bleiben die entsprechenden Zellen dieses zweiten Blocks frei.

Im darauffolgenden Takt, in dem die Anforderung 2a bearbeitet wurde, stellten schließlich die Module 1 bis 3 die Anforderungen 1c, 2c und 3c, und im darauffolgenden Takt (Bearbeitung der Anforderung 3a) die Module 2 bis 4 die Anforderungen 2d, 3d und 4d. Da der Anforderungsspeicher 5 in der Darstellung lediglich eine Speichertiefe von vier Blöcken hat, ist nun jeder Speicherblock durch zumindest eine noch nicht bearbeitete Anforderung belegt, da zunächst noch die Anforderung 4a bedient werden muß, um den ersten Block vollständig zu leeren. Dabei ist die Belegung des Anforderungsspeichers 5 in allen Arbitern der vier Module 1 bis 4 identisch. Dieser Belegungszustand wird den Modulen von ihren jeweiligen Arbitern mitgeteilt, so daß zunächst keine weiteren Busanforderungen gestellt werden. Erst wenn auch die Anforderung 4a bearbeitet wurde, wodurch der unterste Speicherblock wieder frei wird, können neue Anforderungen gestellt werden. Es führen somit alle Anforderungen in der gleichen Reihenfolge zur Belegung des Busses wie diese zeitlich gestellt wurden. Es ist anzumerken, daß die Zeitpunkte a, b, c und d nicht notwendiger-

weise aufeinanderfolgende Takte sein müssen, da ein Speicherblock nur dann gefüllt wird, wenn in einem Takt mindestens eine Anforderung gestellt wurde.

- 5 Entscheidet der Arbiter A1, daß entsprechend den in dem Anforderungsspeicher 5 gespeicherten Anforderungen das Modul 1 den Bus belegen kann, teilt er es dem Modul 1 über eine interne Grantleitung G1 mit.
- 10 In einem komplexeren Bussystem erfüllen üblicherweise einige der Busteilnehmer wichtigere Aufgaben als andere. Um die Anforderungen dieser Module, bei denen es sich beispielsweise um eine Busbrücke handeln könnte, bevorzugt zu berücksichtigen, wird den Arbitern, wie in Figur 2 dargestellt, ein weiterer Anforderungsspeicher 6 zugeordnet, der lediglich priorisierte Anforderungen von den neu hinzugekommenen priorisierten Modulen 10 und 11 speichert. Dieser zusätzliche Anforderungsspeicher 6 arbeitet nach dem gleichen Prinzip wie der oben beschriebene ursprüngliche Anforderungsspeicher, 15 d.h. das Auffüllen der Speicherblöcke erfolgt in gleicher Weise wie bei dem herkömmlichen Anforderungsspeicher 5. Allerdings kann nun festgelegt sein, daß die Bedienung der in diesem zusätzlichen Speicher 6 abgelegten Anforderungen durch die Arbiter A1 mit Vorrang erfolgt. In diesem Fall kann beispielweise ein Arbitrierungsalgorithmus implementiert werden, der zunächst eine Anforderung der nicht priorisierten Module 1 bis 4 und anschließend zwei Anforderungen der priorisierten Module 10 und 11 bedient. Bei der in Figur 2 gezeigten Belegung der beiden Anforderungsspeicher 5 und 6 20 würde dies zur Gewährung der Anforderungen in folgender Reihenfolge führen: 1a, 10A, 10B, 2a, 11B, 10C, 3a, 10D, 4a, 3b, 25 4b, usw.
- 30 Auch die priorisierten Module 10 und 11 dürfen solange Anforderungen stellen, bis dieser zusätzliche Belegungsspeicher 6 für priorisierte Anforderungen voll ist, ungeachtet des Grades der Belegung des ursprünglichen Anforderungsspeichers 35

5. Die Anforderungszeitpunkte in Klein- und Großbuchstaben sind dabei nicht miteinander korreliert.

Sollen schließlich noch weitere Prioritätsstufen für die Bus-
5 gewährung berücksichtigt werden, so sind den Arbitern entsprechend viele Anforderungsspeicher zuzuordnen und der oben beispielhaft beschriebene Arbitrierungsalgorithmus ist entsprechend auszulegen.

10 Da entsprechend dem fest vorgegebenen Entscheidungsmuster zur Belegung der Busleitungen jedes Modul selbst weiß, wann es zum nächsten Mal den Bus belegen kann, kann es sich auf die Busbelegung vorbereiten, d.h. möglicherweise in dem dazwischenliegenden Zeitraum andere Berechnungen durchführen. Ferner kann jedes Modul bei geeigneter Ausführung so viele Anforderungen stellen, daß seine Busbelegung optimiert wird. Da 15 ferner auch die langen Laufzeiten der Grantsignale, die bei einem zentralen Arbitter auftreten, entfallen, kann der Bus mit einer höheren Taktrate betrieben werden. Das erfindungs-
20 gemäße Verfahren bietet somit die Möglichkeit, die Bus- und Rechenkapazitäten des Systems wesentlich effektiver auszunützen als dies bisher der Fall war.

Patentansprüche

1. Verfahren zum Austausch von Daten zwischen an einen gemeinsamen Bus angeschlossenen Modulen (1-4) mit folgenden

5 Schritten:

alle Module (1-4) werden zeitlich synchronisiert;

ein Modul (1-4), welches den Bus betreiben möchte, gibt eine Busanforderungs-Information ab, welche von den anderen Modulen (1-4) empfangen wird;

10 in allen Modulen (1-4) werden in einem Anforderungsspeicher (5) der Takt der Abgabe sowie die Herkunft der Busanforderungs-Information gespeichert;

jedes Modul (1-4) entscheidet anhand der gespeicherten Busanforderungs-Informationen (1a, 2a, 10A, 10B) unabhängig 15 von den anderen Modulen (1-4), ob es in einem bestimmten Takt ein Signal auf den Bus gibt, wobei die Entscheidung nach einem vorgegebenen und für alle Module (1-4) identischen Entscheidungsmuster erfolgt.

20 2. Verfahren nach Anspruch 1,

dadurch gekennzeichnet,

daß zu Beginn des Verfahrens alle Anforderungsspeicher (5) durch ein Rücksetzsignal in einen identischen Ausgangszustand 25 versetzt werden.

25

3. Verfahren nach Anspruch 1 oder 2,

dadurch gekennzeichnet,

daß gemäß dem Entscheidungsmuster der Bus in der zeitlichen Reihenfolge durch die Module (1-4) betrieben wird, in der die 30 entsprechenden Busanforderungs-Informationen abgegeben wurden.

4. Verfahren nach Anspruch 3,

dadurch gekennzeichnet,

35 daß für den Fall, daß in einem Takt von mehreren Modulen (1-4) gleichzeitig Busanforderungs-Informationen abgegeben werden, die entsprechenden Informationen in einem gemeinsamen

Speicherblock des Anforderungsspeichers (5) gespeichert werden, wobei gemäß dem Entscheidungsmuster die Belegung des Busses aufgrund von in einem Speicherblock gespeicherten Informationen (1a, 2a, 3a, 4a) nach einer vorgegebenen Reihenfolge erfolgt.

5. Verfahren nach Anspruch 4,
dadurch gekennzeichnet,
daß von den Modulen (1-4) keine weiteren Busanforderungs-
10 Informationen abgegeben werden, falls die Anzahl der zumindest teilweise belegten Speicherblöcke einen vorgegebenen Grenzwert erreicht hat.

6. Verfahren nach einem der vorherigen Ansprüche,
15 dadurch gekennzeichnet,
daß von einigen Modulen Busanforderungs-Informationen einer höheren Prioritätsstufe abgegeben werden können, wobei die entsprechenden Informationen (10A, 10B) in einem weiteren Speicher (6) gespeichert werden,
20 der Bus nach einem vorgegebenen Belegungsalgorithmus für Busanforderungs-Informationen in dem ersten Belegungsspeicher (5) oder für Busanforderungs-Informationen der höheren Prioritätsstufe in dem weiteren Speicher (6) verwendet wird, und die Belegung des Busses entsprechend den Busanforderungs-
25 Informationen der höheren Prioritätsstufe unabhängig von der Belegung entsprechend den normalen Busanforderungs-Informationen erfolgt.

7. System zum Austausch von Daten zwischen an einen gemeinsamen Bus angeschlossenen Modulen (1-4), aufweisend:
30 Anforderungsleitungen (R1-R4), welche jeweils ein Modul (1-4) mit den anderen Modulen (1-4) verbinden, zum Übermitteln von Busanforderungs-Informationen;
einen Anforderungsspeicher (5) in jedem der Module (1-4)
35 zum Speichern des Taktes der Abgabe sowie der Herkunft der Busanforderungs-Information;

eine Busbelegungsschaltung (A1) in jedem der Module (1-4) zum Steuern der Busbelegung durch das entsprechende Modul (1-4) anhand der in dem Anforderungsspeicher (5) gespeicherten Busanforderungs-Informationen (1a, 2a, 10A, 10B) entsprechend einem für alle Module (1-4) vorgegebenen und identischen Entscheidungsmuster; und

eine mit allen Modulen (1-4) verbundene Zeitgeberleitung (C1) zum Synchronisieren der Module (1-4).

10 8. System nach Anspruch 7,
dadurch gekennzeichnet,
daß das System ferner eine Leitung (Re) zum Übermitteln eines Rücksetzsignals aufweist, durch welches alle Anforderungsspeicher (5) in einen einheitlichen Ausgangszustand versetzt
15 werden.

9. System nach Anspruch 7 oder 8,
dadurch gekennzeichnet,
daß jedes Modul (1-4) einen weiteren Speicher (6) für Busanforderungs-Informationen höherer Priorität, die von einigen Modulen abgegeben werden, aufweist, wobei die Busbelegungsschaltungen (A1) die in diesem weiteren Speicher (6) gespeicherten Busanforderungs-Informationen höherer Priorität nach einem vorgegebenen Belegungsalgorithmus berücksichtigen.

THIS PAGE BLANK (USPTO)

1/1

FIG 1

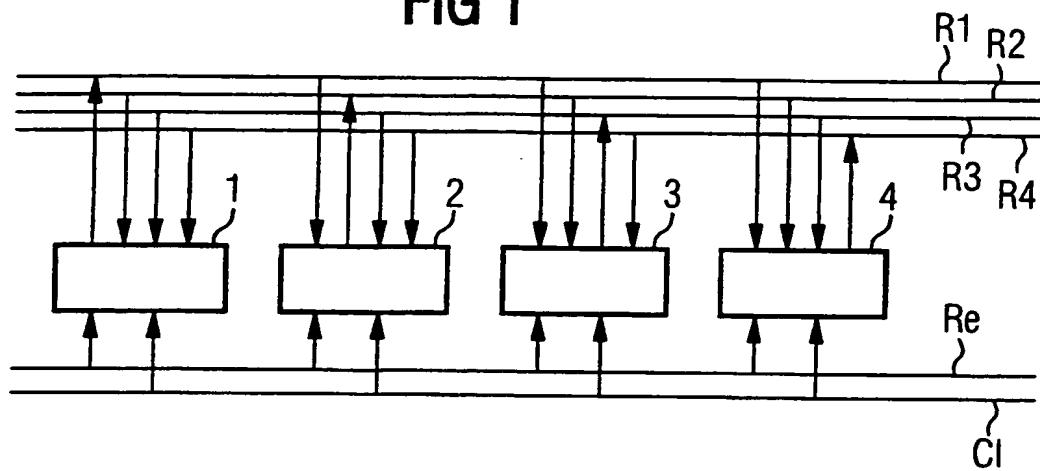
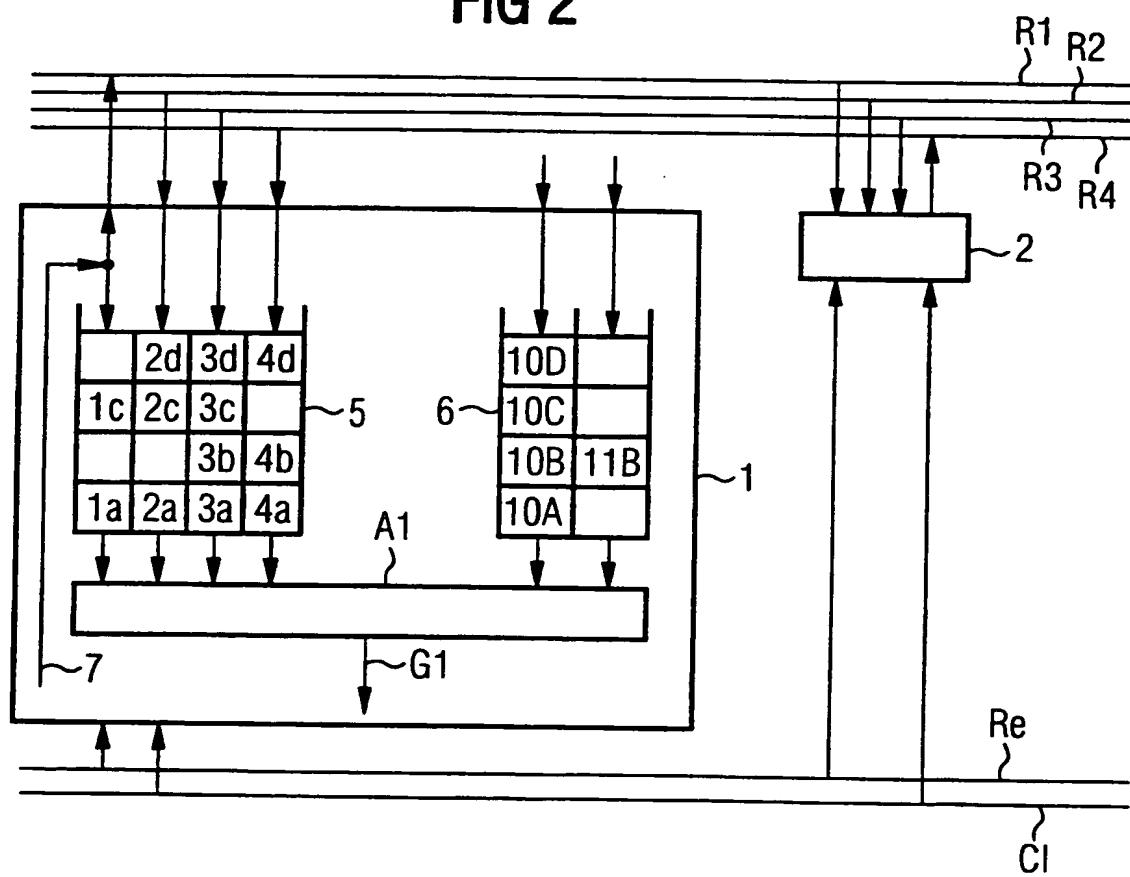


FIG 2



THIS PAGE BLANK (USPTO)

INTERNATIO

SEARCH REPORT

International Application No

PCT/DE 00/03086

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER
IPC 7 G06F13/368

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)
IPC 7 G06F

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practical, search terms used)

WPI Data, IBM-TDB, PAJ, EPO-Internal

C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category °	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
X	US 5 051 946 A (CUBRANICH ET AL) 24 September 1991 (1991-09-24) column 2, line 35 -column 3, line 33 column 4, line 34 -column 7, line 48 figures 1,2 ---	1,6,7,9
Y	US 5 901 297 A (FISCH ET AL) 4 May 1999 (1999-05-04) column 6, line 16 -column 7, line 63 figure 3 ---	2,8
Y	US 4 161 779 A (SPENCER ET AL) 17 July 1979 (1979-07-17) column 1, line 56 -column 2, line 35 column 7, line 59 -column 8, line 42 ---	2,8
A		1-9

 Further documents are listed in the continuation of box C. Patent family members are listed in annex.

° Special categories of cited documents :

- °A° document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance
- °E° earlier document but published on or after the international filing date
- °L° document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)
- °O° document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means
- °P° document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed

°T° later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention

°X° document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone

°Y° document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art.

°&° document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search

Date of mailing of the international search report

14 February 2001

21/02/2001

Name and mailing address of the ISA
European Patent Office, P.B. 5818 Patentlaan 2
NL - 2280 HV Rijswijk
Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl.
Fax: (+31-70) 340-3016

Authorized officer

McDonagh, F

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members

International Application No

PCT/DE 00/03086

Patent document cited in search report	Publication date	Patent family member(s)			Publication date
US 5051946	A 24-09-1991	NONE			
US 5901297	A 04-05-1999	US 5515516 A		07-05-1996	
		GB 2287159 A,B		06-09-1995	
		HU 3795 A		30-12-1996	
		PL 307461 A		04-09-1995	
		SG 52555 A		28-09-1998	
US 4161779	A 17-07-1979	NONE			

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

Internationales Aktenzeichen

PCT/DE 00/03086

A. KLASIFIZIERUNG DES ANMELDUNGSGEGENSTANDES
IPK 7 G06F13/368

Nach der Internationalen Patentklassifikation (IPK) oder nach der nationalen Klassifikation und der IPK

B. RECHERCHIERTE GEBIETE

Recherchierte Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbole)
IPK 7 G06F

Recherchierte aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, soweit diese unter die recherchierten Gebiete fallen

Während der internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (Name der Datenbank und evtl. verwendete Suchbegriffe)

WPI Data, IBM-TDB, PAJ, EP0-Internal

C. ALS WESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN

Kategorie*	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
X	US 5 051 946 A (CUBRANICH ET AL) 24. September 1991 (1991-09-24)	1,6,7,9
Y	Spalte 2, Zeile 35 -Spalte 3, Zeile 33 Spalte 4, Zeile 34 -Spalte 7, Zeile 48 Abbildungen 1,2 ----	2,8
Y	US 5 901 297 A (FISCH ET AL) 4. Mai 1999 (1999-05-04) Spalte 6, Zeile 16 -Spalte 7, Zeile 63 Abbildung 3 ----	2,8
A	US 4 161 779 A (SPENCER ET AL) 17. Juli 1979 (1979-07-17) Spalte 1, Zeile 56 -Spalte 2, Zeile 35 Spalte 7, Zeile 59 -Spalte 8, Zeile 42 ----	1-9

Weitere Veröffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu entnehmen

Siehe Anhang Patentfamilie

- * Besondere Kategorien von angegebenen Veröffentlichungen :
- *'A* Veröffentlichung, die den allgemeinen Stand der Technik definiert, aber nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist
- *'E* älteres Dokument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen Anmeldedatum veröffentlicht worden ist
- *'L* Veröffentlichung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweifelhaft erscheinen zu lassen, oder durch die das Veröffentlichungsdatum einer anderen im Recherchenbericht genannten Veröffentlichung belegt werden soll oder die aus einem anderen besonderen Grund angegeben ist (wie ausgeführt)
- *'O* Veröffentlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, eine Benutzung, eine Ausstellung oder andere Maßnahmen bezieht
- *'P* Veröffentlichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach dem beanspruchten Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist

- *'T* Spätere Veröffentlichung, die nach dem internationalen Anmeldedatum oder dem Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist und mit der Anmeldung nicht kollidiert, sondern nur zum Verständnis des der Erfindung zugrundeliegenden Prinzips oder der ihr zugrundeliegenden Theorie angegeben ist
- *'X* Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann allein aufgrund dieser Veröffentlichung nicht als neu oder auf erforderlicher Tätigkeit beruhend betrachtet werden
- *'Y* Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann nicht als auf erforderlicher Tätigkeit beruhend betrachtet werden, wenn die Veröffentlichung mit einer oder mehreren anderen Veröffentlichungen dieser Kategorie in Verbindung gebracht wird und diese Verbindung für einen Fachmann naheliegend ist
- *&* Veröffentlichung, die Mitglied derselben Patentfamilie ist

Datum des Abschlusses der internationalen Recherche

14. Februar 2001

Absendedatum des internationalen Recherchenberichts

21/02/2001

Name und Postanschrift der Internationalen Recherchenbehörde
Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentlaan 2
NL - 2280 HV Rijswijk
Tel (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl.
Fax (+31-70) 340-3016

Bevollmächtigter Bediensteter

McDonagh, F

INTERNATIONALES RECHERCHENBERICHT

Angaben zu Veröffentlichungen, die zur selben Patentfamilie gehören

Internationales Aktenzeichen

PCT/DE 00/03086

Im Recherchenbericht angeführtes Patentdokument	Datum der Veröffentlichung	Mitglied(er) der Patentfamilie		Datum der Veröffentlichung
US 5051946 A	24-09-1991	KEINE		
US 5901297 A	04-05-1999	US 5515516 A		07-05-1996
		GB 2287159 A, B		06-09-1995
		HU 3795 A		30-12-1996
		PL 307461 A		04-09-1995
		SG 52555 A		28-09-1998
US 4161779 A	17-07-1979	KEINE		